



TITLE:

$S^3$ の種数2のHeegaard  
Diagramsに対応する基本群の表示  
について (3次元多様体の構造と位  
置の問題)

AUTHOR(S):

金戸, 武司

---

CITATION:

金戸, 武司.  $S^3$ の種数2のHeegaard Diagramsに対応する基本群の表示について (3次元多様体の構造と位置の問題). 数理解析研究所講究録 1979, 369: 144-163

ISSUE DATE:

1979-11

URL:

<http://hdl.handle.net/2433/104653>

RIGHT:

## $S^3$ の種数 2 の Heegaard diagrams に 対応する基本群の表示について

筑波大 数学系 金戸 武司

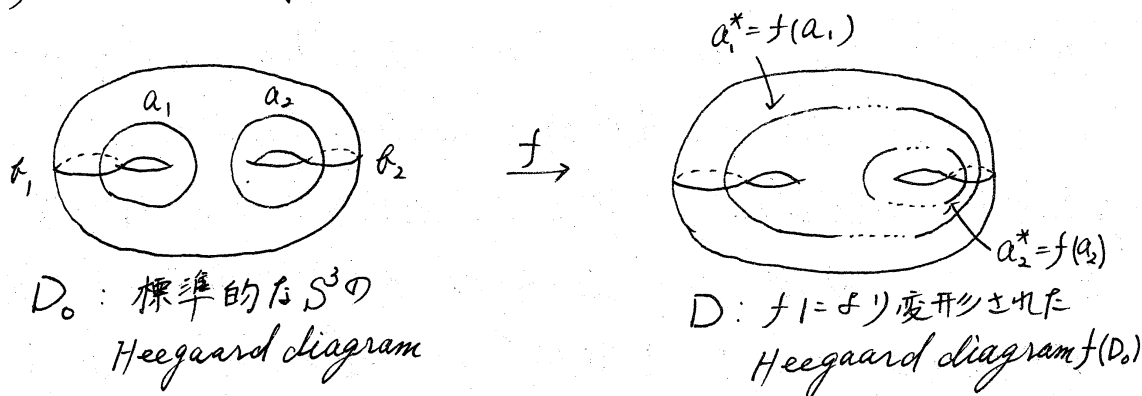
### §1. 序

[1] で,  $S^3$  の Heegaard diagrams に対応する基本群の表示についての一般性として, *relations* の相互代入による簡略化の可能性について, 一般の種数に関する報告をした。その結びに於いて, そんなで得た結果を更に強い形に直せなつかという問題を提起した。これについて, 種数が 3 以上の場合は反例があり, 種数 2 の場合のみが問題として残った。(c.f. [2])。この報告では, この問題が種数 2 の Heegaard diagrams のある Class について, 肯定的に解けることを示す。

### §2. 定義と結果

$S^3$  の種数 2 の Heegaard diagrams の次のような Class  $\mathcal{D}_1$  を考える。  $T$  を種数 2 の solid torus とし,  $D_0$  を標準的な  $S^3$  の種数 2 の Heegaard diagram

とする。(下左図参照)



$\mathcal{D}_1 := \{ D = f(D_0) \mid f: \partial T \rightarrow \partial T \text{ は orientation preserving homeomorphism で } f|_{\partial T} = f \text{ をもつ} \}$  とする。(以下, このような  $f$  を「 $f$  は条件 (\*) を満たす」と言うことにする。)  $\mathcal{D}_1$  に属する Heegaard diagram による基本群の reduced な表示について,

(1) relators の word としての一般化を与え, (定理 1)

の応用として, (2) 表示は“代入”による簡略化が可能であること (定理 2, その系) を示す。

便宜上, Heegaard diagrams に代えて, 基本群の reduced な表示を考える上では本質的に同じことであるから, Heegaard sewings を考えることにする。即ち,  $\mathcal{D}_1$  に代えて, Heegaard sewings の class  $\mathcal{S}_1 := \{ \varphi = f\varphi_0 \mid f \text{ は条件 (*) を満たす} \}$ , にて,  $\varphi_0$  は  $S^3$  の種数 2 の標準的な Heegaard sewing とする。即ち,

$\varphi_0(b_1) = a_1$ ,  $\varphi_0(b_2) = a_2$  を満たす。[3], [4] の記号で表わせば,  $\varphi_0 = \mu_1 \mu_2$  である。) を考える。Heegaard sewing  $\varphi$  に対応する基本群の reduced な表示を  $\pi_1(\varphi)$  で表わし, *relators* における i) 巡回置換 ( $b_1 \cdots b_k \rightarrow b_k b_1 \cdots b_{k-1}$ ) 及び ii) 逆 ( $b_1 \cdots b_k \rightarrow b_k^{-1} \cdots b_1^{-1}$ ) の操作による違いは無視することとし, それを「 $\equiv$ 」と書くことにする。(  $\pi_1(\varphi)$ ,  $\equiv$  の正確な定義は, [1], [2] を参考。)

定理 1.  $\mathcal{L}_1 \ni \forall \varphi = f \varphi_0$  による基本群の reduced な表示  $\pi_1(f \varphi_0) \equiv \langle a_1, a_2; r_1, r_2 \rangle$  の *relator*  $r_i$  ( $i=1, 2$ ) の一般形は次の通りである。

$$r_1 \equiv a_1 a_2^{\varepsilon_1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k} \cdots \text{type I}$$

$$\text{又は, } a_1^{\varepsilon_1} a_2 \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2 \cdots \text{type II}$$

a.t. i)  $\varepsilon_j \neq 0$  ( $j=1, \dots, k$ ) (但し,  $k=0$  のときは,  $r_1 = a_1$  又は  $a_2$ .)

$$\text{ii) 1) } |\varepsilon_s - \varepsilon_t| \leq 1 \text{ for } 1 \leq s, t \leq k$$

かつ 2)  $k > 1$  のとき,  $\varepsilon_s \neq \varepsilon_t$  となる  $1 \leq s, t \leq k$  が存在する。

$$\text{iii) } k > 1 \text{ のとき, } (\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k) \xrightarrow{d} (\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_{l_1}) \xrightarrow{d} \cdots \xrightarrow{d} (\varepsilon_{l_m}) \text{ で, 各組は i), ii) を満たし, } l_j \geq 2 \text{ for } 1 \leq j \leq m-1, \text{ かつ, } l_m = 1.$$

ここに, 組  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k)$  に対する operation  $d$  は,

次のように定める。組  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k)$  は, i), ii) を満たし,  $k > 1$  だから,  $\varepsilon_j$  ( $j=1, \dots, k$ ) は丁度, 2つの値を取る。絶対値の大きいものにより, 組  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k)$  を絶対値の小さいものの幾つかのブロックに分けられる。(但し,  $\varepsilon_k$  と  $\varepsilon_1$  は巡回的に継つてゐるとみなす。) 各ブロックに含まれる  $\varepsilon_j$  の個数を数え上げ, それに「1」を加えた値を, (右向き) 順に並べて新しい組  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_{l_1})$  を得る。これを,  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k) \xrightarrow{d} (\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_{l_1})$  と書く。

例。 1)  $\Gamma_1 = a_1 a_2^2 a_1 a_2^2 a_1 a_2^3 a_1 a_2^2 a_1 a_2^3$  のとき,

$(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_5) = (2, 2, 3, 2, 3)$  で i), ii) を満たし, 更に,  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_5) \xrightarrow{d} (3, 2) \xrightarrow{d} (2)$  で, iii) を満たす。

2)  $\Gamma_1 = a_1 a_2^2 a_1 a_2^2 a_1 a_2^2 a_1 a_2^3 a_1 a_2^2 a_1 a_2^3$  のとき,

$(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_6) = (2, 2, 2, 3, 2, 3)$  で, i), ii) を満たすが,  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_6) \xrightarrow{d} (4, 2)$  となり,  $(4, 2)$  は ii) を満たさない。したがって, この  $\Gamma_1$  は iii) を満たさない。

Remark 1. iii) の条件は, 組  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k)$ ,  $(-\varepsilon_1, \dots, -\varepsilon_k)$ ,  $(\varepsilon_k, \dots, \varepsilon_1)$  について同値である。又,  $\forall \varepsilon_j \neq 1$  ならば,  $(\varepsilon_1 - 1, \dots, \varepsilon_k - 1)$  と,  $\forall \varepsilon_j \neq -1$  ならば,  $(\varepsilon_1 + 1, \dots, \varepsilon_k + 1)$  とも同値である。

定理2.  $f_i \in \mathcal{V}_2^\pm$  ( $i=1, \dots, m$ ,  $\mathcal{V}_2^\pm$  は Suzuki の generators c.f. 後述. 命題1.) は  $\pi_1(f_m \cdots f_1 \varphi_0)$  の minimal representation i.e.  $\pi_1(f_m \cdots f_1 \varphi_0) \equiv \pi_1(g_{m'} \cdots g_1 \varphi_0)$  ( $g_j \in \mathcal{V}_2^\pm$ ,  $j=1, \dots, m'$ ) ならば,  $m \leq m'$  とする。このとき,

$$\pi_1(f_m \cdots f_1 \varphi_0) \xrightarrow{S_4} \pi_1(f_m \cdots f_2 \varphi_0)$$

が成り立つ。ここに,  $S_4 (= \mathcal{A}_4)$  は,  $\langle a_1, a_2; r_1, r_2 \rangle$  に おいて,  $r_1 \equiv r'_1 r_2$  のとき,  $\langle a_1, a_2; r_1, r_2 \rangle \xrightarrow{S_4} \langle a_1, a_2; r'_1, r_2 \rangle$  と書くの意。(c.f. [1], [2])

Remark 2.  $m=1$  のときは,  $\pi_1(f_1 \varphi_0) \xrightarrow{S_4} \pi_1(\varphi_0)$  の 意とし, 定理2に含めるものとする。

系.  $S_1 \ni \varphi = f \varphi_0$  に対し,  $\pi_1(\varphi)$  は strongly simply trivial, i.e.  $\pi_1(\varphi) \xrightarrow{S_4} \langle a_1, a_2; r_1, r_2 \rangle (\xrightarrow{S_1} \langle a_1, a_2; \bar{r}_1, \bar{r}_2 \rangle)$ , もし,  $r_1, r_2$  が not reduced のとき。  $S_1$  は cyclic reduction c.f. [1], [2].  $\bar{r}_1, \bar{r}_2$  は reduced.)  $\xrightarrow{S_4} \cdots \xrightarrow{S_4 \text{ (or } S_1)} \langle a_1, a_2; a_1, a_2 \rangle$ .

系の証明. [3] 及 [4] により,  $f$  の  $g_j \in \mathcal{V}_2^\pm$  ( $j=1, \dots, m'$ ) による分解  $f \sim g_{m'} \cdots g_1$  ( $\sim$  は isotopic) が存在する。reduced な表示は isotopy invariant だから,  $\pi_1(\varphi) \equiv \pi_1(g_{m'} \cdots g_1 \varphi_0)$ 。よって, 定理2 のような  $f_i \in \mathcal{V}_2^\pm$  ( $i=1, \dots, m$ ) が存在し,  $\pi_1(\varphi)$  の

minimal representation を与える。よって、定理 2 より、

$$\pi_1(\varphi) \equiv \pi_1(t_m \cdots t_1 \varphi_0) \stackrel{S_4}{\sim} \pi_1(t_m \cdots t_2 \varphi_0)$$

、 $m \geq 1$  ならば、右辺に対して、再び定理 2 の条件を満たす

$t_i \in \tilde{V}_2^\pm$  ( $i=1, \dots, m$ ) がとれ、 $\pi_1(t_m \cdots t_2 \varphi_0)$  の

minimal representation を与えるから、再び定理 2

が適用でき、 $\pi_1(t_m \cdots t_2 \varphi_0) \equiv \pi_1(t_{m_1} \cdots t_1 \varphi_0) \stackrel{S_4}{\sim} \pi_1(t_{m_1}$

$\cdots t_2 \varphi_0)$ 、以上下、これを繰り返せば、 $\pi_1(\varphi) \stackrel{S_4}{\sim} \cdots \stackrel{S_4}{\sim} \pi_1(\varphi_0)$

$\equiv \langle a_1, a_2; a_1, a_2 \rangle$  (なぜなら、§3 の命題 1 より  $\varphi_0(b_1) = a_1^{-1}$

$\equiv a_1$ 、 $\varphi(b_2) = a_2^{-1} \equiv a_2$ 、かつ定義より  $\pi_1(\varphi_0) \equiv \langle a_1, a_2; \varphi_0(b_1)$

$, \varphi_0(b_2) \rangle$ ) を得る。

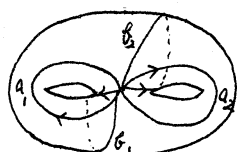
Note. 系の証明から、実際は、strongly simply trivial を示す変換  $S_4$  (代入)、 $S_1$  (cyclic reduction) の系列として、 $S_1$  を用いない  $S_4$  のみのものが得られることがわかる。

### §3. 定理の証明.

[3] or [4] により、(\*) を満たす homeomorphisms の isotopy classes のなす群は 5 個の classes で生成され、その representative homeomorphisms の induced  $\pi_1$ -isomorphisms は次の通りである。

命題 1.  $\rho, \dot{\omega}_1, \dot{\epsilon}_1, \dot{\theta}_{12}, \dot{\epsilon}_{12}$  を [3] 又は [4] で定められた  $\partial T$  上の self-homeomorphisms とし、 $\pi_1(\partial T)$  の生成系を下図のようにとる。又、 $\tilde{V}_2^\pm = \{ \rho, \dot{\omega}_1, \dot{\omega}_1^{-1},$

$\dot{\tau}_1, \dot{\tau}_1^{-1}, \dot{\theta}_{12}, \dot{\theta}_{12}^{-1}, \dot{\tilde{\tau}}_{12}, \dot{\tilde{\tau}}_{12}^{-1}$  } と書くことにする。



$\pi_1(\partial T)$  の生成系

table I) 1)  $\dot{\rho}_{\#} = \dot{\rho}_{\#}^{-1} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_2 \\ a_2 \rightarrow a_1 \\ b_1 \rightarrow b_2 \\ b_2 \rightarrow b_1 \end{cases}$

2)  $\dot{\omega}_1_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_1^{-1} b_1^{-1} a_1^{-1} b_1 a_1 \\ b_1 \rightarrow a_1^{-1} b_1^{-1} a_1 \end{cases}$

$\dot{\omega}_1^{-1}_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow b_1^{-1} a_1^{-1} b_1 \\ b_1 \rightarrow b_1^{-1} a_1^{-1} b_1^{-1} a_1 b_1 \end{cases}$

3)  $\dot{\tau}_1_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow b_1^{-1} a_1 \end{cases}, \quad \dot{\tau}_1^{-1}_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow b_1 a_1 \end{cases}$

4)  $\dot{\theta}_{12}_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_1 b_2^{-1} a_2^{-1} b_2 \\ b_2 \rightarrow a_2 b_2 b_1 a_2^{-1} \end{cases}, \quad \dot{\theta}_{12}^{-1}_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow b_1 a_1 a_2 b_1^{-1} \\ b_2 \rightarrow b_2 a_1^{-1} b_1^{-1} a_1 \end{cases}$

5)  $\dot{\tilde{\tau}}_{12}_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow b_1 a_1 b_2^{-1} b_1^{-1} \\ a_2 \rightarrow b_2 a_2 b_1^{-1} b_2^{-1} \end{cases}, \quad \dot{\tilde{\tau}}_{12}^{-1}_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow b_1^{-1} a_1 b_1 b_2 \\ a_2 \rightarrow b_2^{-1} a_2 b_2 b_1 \end{cases}$

6)  $\dot{\varphi}_0_{\#} : \begin{cases} a_i \rightarrow a_i^{-1} b_i a_i \\ b_i \rightarrow a_i^{-1} \end{cases} \quad (i=1,2)$

$f_{\#}(a_i) = a_i$  のような自明なものも上の table I から省いた。

table II) とくに,  $b_1 = b_2 = 1$  とすると,

1)'  $\dot{\rho}_{\#}^{\pm} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_2 \\ a_2 \rightarrow a_1 \end{cases}$

2)'  $\dot{\omega}_1^{\pm}_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_1^{-1} \end{cases}$

3)'  $\dot{\tau}_1^{\pm}_{\#} = 1$

4)'  $\dot{\theta}_{12}_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_1 a_2^{-1} \end{cases}$

$\dot{\theta}_{12}^{-1}_{\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_1 a_2 \end{cases}$

5)'  $\dot{\tilde{\tau}}_{12}^{\pm}_{\#} = 1$



table I と同じく, 自明なものは省いた。

Remark 3.  $\mathcal{S}_1 \ni \forall \varphi = f \varphi_0$  に対し,  $f \sim f_m \cdots f_1$   
 $(f_i \in \tilde{\mathcal{V}}_2^+, i=1, \dots, m)$  とする。  $f_m \# \cdots f_1 \# \varphi_0(b_1) = A_1(a_1, a_2, b_1, b_2)$ ,  
 $f_m \# \cdots f_1 \# \varphi_0 \# (b_2) = A_2(a_1, a_2, b_1, b_2)$  ( $=1$ に,  
 $A_1(a_1, a_2, b_1, b_2), A_2(a_1, a_2, b_1, b_2)$  は 文字  $a_1, a_2, b_1, b_2$  に係る  
word) とするに,  $r_1' = A_1(a_1, a_2, 1, 1)$ ,  $r_2' = A_2(a_1, a_2, 1, 1)$  は  $a_1, a_2$  に係る word  $r$  の cyclically reduced  
words,  $r_1 = \overline{r_1'}$ ,  $r_2 = \overline{r_2'}$  に依り, reduced を表示  
 $\pi_1(\varphi) \equiv \langle a_1, a_2; r_1, r_2 \rangle$  をうるが,  $\tilde{\mathcal{V}}_2^+ \ni \forall g$  に対し  
 $b_1 = 1$  かつ  $b_2 = 1$  と,  $g \# (b_1) = 1$  かつ  $g \# (b_2) = 1$  は同値  
であるから, table II を用いて,  $r_1' \equiv f_m \# \cdots f_1 \# (a_1)$ ,  
 $r_2' \equiv f_m \# \cdots f_1 \# (a_2)$  として, 得られる。以下, table II を用いる。

### 定理1の証明

[3] または [4] より  $f \sim f_n \cdots f_1$  となる  $f_i \in \tilde{\mathcal{V}}_2^+ (i=1, \dots, n)$  が存在する。合成の長さ  $n$  についての帰納法で示す。

Step 1.  $n=0$  のとき,  $f \sim 1$  だから,  $\pi_1(f \varphi_0) \equiv \pi_1(\varphi_0)$   
 $\equiv \langle a_1, a_2; \overline{\varphi_0 \# (b_1)}, \overline{\varphi_0 \# (b_2)} \rangle \equiv \langle a_1, a_2; a_1, a_2 \rangle$ ,  
(ここに, 「 $\overline{\quad}$ 」は reduced の意) で成立。

Step 2.  $n-1 (\geq 0)$  のとき成り立つと仮定して,  $n$  の  
ときについて示す。仮定より,  $\hat{f} = f_{n-1} \cdots f_1$  (但し,  $n=1$  の  
とき,  $\hat{f} = 1$ ) とすると,  $\pi_1(\hat{f} \varphi_0) \equiv \langle a_1, a_2; \hat{r}_1, \hat{r}_2 \rangle$

は、次の条件を満たす。

$$\hat{r}_1 = a_1 a_2^{\varepsilon_1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k} \cdots \text{ type I}$$

$$\text{又は } a_1^{\varepsilon_1} a_2 \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2 \cdots \text{ type II}$$

で、 i)  $\varepsilon_j \neq 0$  ( $j=1, \dots, k$ ) (但し,  $k=0$  のとき,  $\hat{r}_1 = a_1 a_2$ )

ii) 1)  $|\varepsilon_s - \varepsilon_t| \leq 1$  for  $1 \leq s, t \leq k$

か 2)  $k > 1$  のとき,  $\varepsilon_s \neq \varepsilon_t$  とする  $1 \leq s, t \leq k$  が存在する。

iii)  $k > 1$  のとき,  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k) \xrightarrow{d} (\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_{l_1}) \xrightarrow{d} \cdots \xrightarrow{d} (\varepsilon_{l_m})$ , 各組は i), ii) を満たし,  $l_j \geq 2$  ( $j \neq m$ ),  $l_m = 1$ 。

である。さて,  $\pi_1(f\varphi_0) \equiv \pi_1(f_n \hat{f}\varphi_0) \equiv \langle a_1, a_2; \overline{f_{n\#}}(\hat{r}_1), \overline{f_{n\#}}(\hat{r}_2) \rangle \equiv \langle a_1, a_2; r_1, r_2 \rangle$  であるから, 命題1の table II より,  $f_n = \dot{p}, \dot{\omega}, \dot{\theta}_{12}, \dot{\theta}_{12}^{-1}$  の場合のみ考えればよい。以下,  $\hat{r}_1$  の type に分けて考える。

(1)  $k=0$  のとき, i.e.  $\hat{r}_1 = a_1$ , 又は  $a_2$  のとき, table II より,  $r_1 \equiv a_1, a_2$ , 又は  $a_1 a_2^{\pm}$  で成立。

(2)  $k \geq 1$  のとき,

(I) type I のとき, i.e.  $\hat{r}_1 = a_1 a_2^{\varepsilon_1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k}$  のとき,

(a)  $f_n = \dot{p}, \dot{\omega}$  のとき, 性質 i), ii), iii) は巡回置換及び逆によって不変だから, 成立。(但し,  $\dot{p}$  では type I から type II へ変わる。)

(b)  $f_n = \dot{\theta}_{12}$  のとき, table II より  $f_{n\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_1 a_2^{-1} \\ a_2 \rightarrow a_2 \end{cases}$

だから,  $r_i = a_1 a_2^{\varepsilon_1-1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k-1}$ . したがって,  $\forall \varepsilon_j \neq 1$  のとき,  $(\varepsilon_1-1, \dots, \varepsilon_k-1)$  は i), ii) を満たし, 更に, Remark 1 より iii) も満たす。又, もし  $\exists \varepsilon_{j_0} = 1$  ( $1 \leq j_0 \leq k$ ) ならば  $k=1$  のときは明らかだから,  $k > 1$  とすると, i), ii) より  $\varepsilon_j = 1, 2$ , 即ち,  $\varepsilon_j - 1 = 0, 1$  である。iii) における  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k) \xrightarrow{d} (1\varepsilon_1, \dots, 1\varepsilon_k)$  を,  $\varepsilon_k = 2$  として (必要なら巡回置換を施す。),  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k)$  の左端から, 1 の個数を数えて得られたものとする。  $r_i = a_1 a_2^{\varepsilon_1-1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k-1} = a_1^{\varepsilon_1} a_2 \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2$  (なぜなら,  $\cdots a_1 a_2^1 (a_1 a_2^0 \cdots a_1 a_2^0) a_1 a_2^1 \cdots = \cdots a_1 a_2 a_1^{\varepsilon+1} a_2 \cdots$  であり, これは operation  $d$  に対応するから。) を得る。ところで, iii) より組  $(1\varepsilon_1, \dots, 1\varepsilon_k)$  は条件 i), ii), iii) を満たす。

(C)  $f_n = \theta_{12}^{-1}$  のとき, table II より,  $f_{n\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_1 a_2 \\ a_2 \rightarrow a_2 \end{cases}$  だから,  $r_i = a_1 a_2^{\varepsilon_1+1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k+1}$ .  $\forall \varepsilon_j \neq -1$  ならば,  $(\varepsilon_1+1, \dots, \varepsilon_k+1)$  は条件 i), ii), iii) を満たす。  $\exists \varepsilon_{j_0} = -1$  ( $1 \leq j_0 \leq k$ ) ならば,  $k=1$  のときは  $r_i = a_1 a_2^{\varepsilon_0+1} = a_1$  で明らか。  $k > 1$  とする。 i), ii) より  $\varepsilon_j = -1, 2$ , 即ち,  $\varepsilon_j + 1 = 0, -1$  だから (B) におけると同様にして,  $r_i \equiv a_1 a_2^{\varepsilon_1+1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k+1} \equiv a_1^{\varepsilon_1} a_2^{-1} \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2^{-1} \equiv a_1^{-\varepsilon_1} a_2 \cdots a_1^{-\varepsilon_k} a_2$  であり, 組  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k)$  が iii) を満たすことと Remark 1 より, 組  $(-\varepsilon_k, \dots, -\varepsilon_1)$  は, i), ii), iii) を満たす。

(II) type II, 即ち,  $\hat{r}_i = a_1^{\varepsilon_1} a_2 \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2$  のとき。

(a)  $f_n = \rho, \omega$ , のときは, 前と同様にして成立。

(b)  $f_n = \theta_{12}$  のとき, table II より  $f_{n+1} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_1 a_2^{-1} \\ a_2 \rightarrow a_2 \end{cases}$   
 だから,  $r_i = \{(a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_1} a_2\} \cdots \{(a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_k} a_2\}$  .

①  $\forall \varepsilon_j > 0$  とすると,  $r_i = \{(a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_1-1} a_1\} \cdots \{(a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_k-1} a_1\}$   
 $a_1$  だけであるが, (i)  $\exists \varepsilon_{j_0} = 1$  ( $1 \leq j_0 \leq k$ ) のとき,  $k=1$   
 ならば,  $r_i = (a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_{j_0}} a_2 = a_1$  である。  $k > 1$  とする。

i), ii) より  $\varepsilon_j = 1, 2$ , 即ち,  $\varepsilon_j - 1 = 0, 1$  であり,

$$\begin{aligned} r_i &= (a_1^{\varepsilon_1-1} a_2^{-\varepsilon_1+1} a_1) \cdots (a_1^{\varepsilon_k-1} a_2^{-\varepsilon_k+1} a_1) \\ &\equiv a_1^{\varepsilon_1} a_2^{-\varepsilon_1+1} a_1^{\varepsilon_2} a_2^{-\varepsilon_2+1} \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2^{-\varepsilon_k+1} \quad \left. \begin{array}{l} \text{巡回置換} \\ (\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k) \xrightarrow{d} (\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k) \text{ の定義より} \end{array} \right\} \\ &\equiv a_1^{\varepsilon_1+1} a_2^{-1} \cdots a_1^{\varepsilon_k+1} a_2^{-1} \\ &\equiv a_1^{-\varepsilon_k-1} a_2 \cdots a_1^{-\varepsilon_1-1} a_2 \quad \left. \begin{array}{l} \text{逆と巡回置換} \end{array} \right\} \end{aligned}$$

組  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k)$  が iii) を満たすこと及び Remark 1 より,

組  $(-\varepsilon_k-1, \dots, -\varepsilon_1-1)$  も i), ii), iii) を満たす。

(c)  $\forall \varepsilon_j \neq 1$  のとき,  $\forall \varepsilon_j \geq 2$  であり, したがって,

$$\begin{aligned} r_i &\equiv \{a_1^2 a_2^{-1} (a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_1-2}\} \cdots \{a_1^2 a_2^{-1} (a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_k-2}\} \\ &\equiv \{(a_2 a_1^{-1})^{\varepsilon_k-2} a_2 a_1^{-2}\} \cdots \{(a_2 a_1^{-1})^{\varepsilon_1-2} a_2 a_1^{-2}\} \\ &\equiv \{(a_1^{-1} a_2)^{\varepsilon_k-2} a_1^{-2} a_2\} \cdots \{(a_1^{-1} a_2)^{\varepsilon_1-2} a_1^{-2} a_2\} \end{aligned}$$

であるから,  $a_1^{\bar{\varepsilon}_1} a_2 \cdots a_1^{\bar{\varepsilon}_k} a_2$  の形で表わすと  $(\bar{\varepsilon}_1, \dots, \bar{\varepsilon}_k) = (\underbrace{-1, \dots, -1}_{\varepsilon_k-2}, -2, \dots, \underbrace{-1, \dots, -1}_{\varepsilon_1-2}, -2)$  となり, i), ii) を満たす。更に,  $(\bar{\varepsilon}_1, \dots, \bar{\varepsilon}_k) \xrightarrow{d} (\varepsilon_k-1, \dots, \varepsilon_1-1)$  だから,

組  $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k)$  が iii) を満たすこと及び Remark 1 より,  
組  $(\bar{\varepsilon}_1, \dots, \bar{\varepsilon}_k)$  も iii) を満たす。

②  $\forall \varepsilon_j < 0$  とすると,  $r_i = \{(a_2 a_1^{-1})^{-\varepsilon_1} a_2\} \cdots \{(a_2 a_1^{-1})^{-\varepsilon_k} a_2\}$   
 $\equiv \{a_2^2 a_1^{-1} (a_2 a_1^{-1})^{-\varepsilon_1-1}\} \cdots \{a_2^2 a_1^{-1} (a_2 a_1^{-1})^{-\varepsilon_k-1}\}$   
 $\equiv \{(a_1 a_2^{-1})^{-\varepsilon_k-1} a_1 a_2^{-2}\} \cdots \{(a_1 a_2^{-1})^{-\varepsilon_1-1} a_1 a_2^{-2}\}$  である  
 から,  $a_1 a_2^{\bar{\varepsilon}_1} \cdots a_1 a_2^{\bar{\varepsilon}_k}$  の形で表わすと,  $(\bar{\varepsilon}_1, \dots, \bar{\varepsilon}_k) =$   
 $(\underbrace{-1, \dots, -1}_{-\varepsilon_k-1}, -2, \dots, \underbrace{-1, \dots, -1}_{-\varepsilon_1-1}, -2)$ , よって, 前 (①の(i)) と  
 同様に, i), ii), iii) を満たすことがわかる。

(c)  $f_n = \dot{\theta}_{12}^{-1}$  のとき, table II より  $f_{n*} : \begin{cases} a_1 \rightarrow a_1 a_2 \\ a_2 \rightarrow a_2 \end{cases}$   
 だから,  $r_i = \{(a_1 a_2)^{\varepsilon_1} a_2\} \cdots \{(a_1 a_2)^{\varepsilon_k} a_2\}$ 。よって,

$$r_i \equiv \{(a_2 a_1)^{\varepsilon_1} a_2\} \cdots \{(a_2 a_1)^{\varepsilon_k} a_2\} \cdots \textcircled{1}'$$

$$\equiv \{(a_1 a_2)^{-\varepsilon_k} a_2^{-1}\} \cdots \{(a_1 a_2)^{-\varepsilon_1} a_2^{-1}\} \cdots \textcircled{2}'$$

に注意すれば,  $\forall \varepsilon_j > 0$  のとき,  $r_i$  を ①' とみなせば, (b) の  
 ①と,  $\forall \varepsilon_j < 0$  のとき, ②' とみなせば, (b) の ②と同様  
 にして, 成り立つことが示めされる。

### 定理2の証明

$m$  についての帰納法で示す。  $\pi_1(f_m \cdots f_1 y_0) \equiv \langle a_1, a_2; r_1, r_2 \rangle$  とする。

Step I  $m=1$  のとき,  $f_1 = \dot{\theta}_{12}^{\pm}$  (なぜなら,  $f_1 \in \dot{\mathcal{C}}_2^{\pm}$   
 は  $\pi_1(f_1 y_0)$  の minimal representation だから。) だか  
 ら, table II より,  $\pi_1(f_1 y_0) \equiv \langle a_1, a_2; a_1 a_2^{\pm}, a_2 \rangle \xrightarrow{S_4}$

$\langle a_1, a_2; a_1, a_2 \rangle \equiv \bar{\pi}_1(Y_0)$  で成立。

Step II.  $m-1 (\geq 1)$  以下のとき, 成り立つと仮定して,  $m$  のときについて示す.  $f_1, \dots, f_m \in \mathcal{V}_2^\pm$  は  $\bar{\pi}_1(f_m \cdots f_1 Y_0)$  の *minimal representation* だから,  $f_1, \dots, f_{m-1} \in \mathcal{V}_2^\pm$  も  $\bar{\pi}_1(f_{m-1} \cdots f_1 Y_0)$  の *minimal representation* (なぜなら, 一般に  $\bar{\pi}_1(Y_1) \equiv \bar{\pi}_1(Y_2)$  ならば  $\bar{\pi}_1(f Y_1) \equiv \bar{\pi}_1(f Y_2)$ , ことに  $f$  は任意の homeomorphism.) よって, 仮定から,  $\bar{\pi}_1(f_{m-1} \cdots f_1 Y_0) \stackrel{S_4}{\sim} \bar{\pi}_1(f_{m-1} \cdots f_2 Y_0) \cdots$  ① である. 今,  $\bar{\pi}_1(f_{m-1} \cdots f_1 Y_0) \equiv \langle a_1, a_2; r_1', r_2' \rangle$ ,  $\bar{\pi}_1(f_{m-1} \cdots f_2 Y_0) \equiv \langle a_1, a_2; \hat{r}_1, \hat{r}_2 \rangle$  とし, ① の代入  $S_4$  は  $r_2'$  の  $r_1'$  への代入 (これを  $r_1' > r_2'$  と書くことにする。) としてよい. このとき,  $r_2' \equiv \hat{r}_2$  である. table II より,  $f_m = \tau_1^\pm, \tilde{\tau}_{1,2}^\pm, \rho^\pm, \omega_1^\pm$  のときは明らかだから,  $f_m = \theta_{1,2}^\pm$  のときについて考えれば十分. 定理 I により,  $r_1', r_2'$  の word としての type に分けて考える.

Case 1.  $r_1' \equiv a_1 a_2^{\epsilon_1} \cdots a_1 a_2^{\epsilon_k}$  (type I) とすると,  $r_1' > r_2'$  及び *homology group* ( $= \langle a_1, a_2; r_1', r_2' \rangle$  のアーベル化群)  $= 0$  より,  $k \geq 1$  である. 以下,  $r_2'$  の word の形により場合に分けて考える.

(1)  $r_2' = a_1 \cdots a_2^\pm$  の形のとき, 必要なら  $r_1'$  に巡回置換

を施すことにし、 $r_2' = a_1 a_2^{\varepsilon_1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_{k-1}} a_1 a_2^{\varepsilon_k - \varepsilon}$  ( $\varepsilon = 1$ ,  
 $|\varepsilon| < |\varepsilon_k|$ ,  $\varepsilon \varepsilon_k \geq 0$ ) とし、 $r_1' = (a_1 a_2^{\varepsilon_1}$   
 $\cdots a_1 a_2^{\varepsilon_{k-1}}) a_2^{\varepsilon} a_1 a_2^{\varepsilon_{k+1}} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k} = r_2' a_2^{\varepsilon} a_1 a_2^{\varepsilon_{k+1}} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k}$ 。

したがって、 $f_m = \dot{\theta}_{12}^{\pm}$  のとき、table II より  $f_{m\#} : \begin{cases} a_1 \rightarrow \\ a_2 \end{cases}$   
 $a_1 a_2^{\mp}$  だから、 $r_1 = f_{m\#}(r_1') = (a_1 a_2^{\varepsilon_1 \mp 1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k - \varepsilon \mp 1}) a_2^{\varepsilon}$   
 $a_1 a_2^{\varepsilon_{k+1} \mp 1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_{k+1} \mp 1}$  である。したがって、 $\langle a_1, a_2; r_1, r_2 \rangle$   
 $\xrightarrow{S_4} \langle a_1, a_2; a_2^{\varepsilon} a_1 a_2^{\varepsilon_{k+1} \mp 1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_{k+1} \mp 1}, r_2 \rangle = \langle a_1, a_2; f_{m\#}(\hat{r}_1)$   
 $, f_{m\#}(\hat{r}_2) \rangle \equiv \pi_1(f_m \cdots f_2 \varphi_0)$  で成立。

(1)'  $r_2' = a_2^{\pm} \cdots a_1$  の形のとき、 $r_1'$  が type I だから、  
巡回置換により、 $r_2' \equiv \cdots a_1 a_2^{\pm}$  として代入  $S_4$  を行っても同  
じことだから、(イ) 又は (ii)' (後述) に帰着される。

(ii)  $r_2' = a_1$  のとき、homology group = 0 より、 $k=1$  か  
 $\varepsilon_1 = \pm 1$ 。したがって、 $\pi_1(f_{m-1} \cdots f_1 \varphi_0) \equiv \langle a_1, a_2; a_1 a_2^{\pm 1}$   
 $, a_1 \rangle \equiv \pi_1(\dot{\rho} \dot{\theta}_{12}^{\mp} \varphi_0)$  だから、 $m=3$  で、 $f_1 = \dot{\theta}_{12}^{\mp}$ ,  $f_2$   
 $= \dot{\rho}$ 。又、 $f_1, f_2, f_3 \in \mathcal{V}_2^{\pm}$  は  $\pi_1(f_3 f_2 f_1 \varphi_0)$  の minimal  
representation だから、 $f_3 = \dot{\theta}_{12}^{\mp}$  (複号同順)  
のみ可。(なぜなら、 $\pi_1(\dot{\rho} \dot{\rho} \dot{\theta}_{12}^{\mp} \varphi_0) \equiv \pi_1(\dot{\theta}_{12}^{\mp} \varphi_0)$ ,  
 $\pi_1(\dot{\omega}_1 \dot{\rho} \dot{\theta}_{12}^{\mp} \varphi_0) \equiv \pi_1(\dot{\rho} \dot{\theta}_{12}^{\pm} \varphi_0) \equiv \pi_1(\dot{\theta}_{12}^{\pm} \dot{\rho} \dot{\theta}_{12}^{\mp} \varphi_0)$   
 $\rangle$ ), よって、 $\pi_1(f_3 f_2 f_1 \varphi_0) \equiv \langle a_1, a_2; a_1 a_2^{\pm 2}, a_1 a_2^{\pm} \rangle$   
 $\xrightarrow{S_4} \langle a_1, a_2; a_2^{\pm}, a_1 a_2^{\pm} \rangle \equiv \langle a_1, a_2; a_1 a_2^{\pm}, a_2 \rangle \equiv \pi_1$   
 $(\dot{\theta}_{12}^{\mp} \varphi_0) \equiv \pi_1(\dot{\theta}_{12}^{\mp} \dot{\rho} \varphi_0) \equiv \pi_1(f_2 f_1 \varphi_0)$  である。

(D)'  $r_2' = a_1 \cdots a_1$  の形のとき, *homology group* = 0 より  $\cdots \supset a_2^{\pm}$  である。(1)と同様に,  $r_2' = a_1 a_2^{\epsilon_1} \cdots a_1 a_2^{\epsilon_k} a_1$ ,  $r_1' = r_2' a_2^{\epsilon_{k+1}} \cdots a_1 a_2^{\epsilon_k}$  としてよい。こゝに,  $1 \leq k' < k \cdots$  (A) である。実際にはこの場合が生じないことを,  $m-1$  についての帰納法で示す。 $m-1=1$  のとき,  $\pi_1(f_1 y_0) \equiv \langle a_1, a_2; a_1 a_2^{\pm}, a_2 \rangle$  だから, 明らかに生じない。 $m-2 (\geq 1)$  以下で生じないものとする。 $m-1$  のときについて考える。もし, 生じたとすると,  $\pi_1(f_{m-1} \cdots f_1 y_0) \equiv \langle a_1, a_2; r_1', r_2' \rangle \xrightarrow{S_4} \langle a_1, a_2; \hat{r}_1, r_2' \rangle \equiv \pi_1(f_{m-1} \cdots f_2 y_0)$  (こゝに,  $\hat{r}_1 = a_2^{\epsilon_{k+1}} \cdots a_1 a_2^{\epsilon_k}$ )。ところが, 右辺の *minimal representation* の長さは  $(m-2)$  以下でかつ (A) より 2 以上, よって, Step 2 の仮定より  $\hat{r}_1 > r_2'$  又は  $r_2' > \hat{r}_1$ 。(D)' の帰納法の仮定から前者は生じない。後者についても, 定理 1 を  $r_2'$  に適用すると,  $a_1^2$  の項を含むことから,  $\epsilon_1 = \cdots = \epsilon_k = \pm 1$ , 又  $r_1'$  において, もし,  $k - k' = 1$  ならば  $\hat{r}_1 = a_2^{\epsilon_k}$ , よって, *homology group* = 0 より  $\epsilon_k = \pm 1$ , 即ち,  $\epsilon_1 = \cdots = \epsilon_k = \pm 1$  となり, (A) より  $k > 1$  だから, 条件 ii)  $\exists \epsilon_{j_0} = \pm 2$  ( $k'+1 \leq j_0 \leq k$ ) に反する。 $k - k' > 1$  とする。 $\hat{r}_1 \equiv a_1 a_2^{\epsilon_{k'+2}} \cdots a_1 a_2^{\epsilon_k + \epsilon_{k+1}}$  だから, もし,  $j_0 = k$  又は  $k'+1$  ならば  $|\epsilon_k + \epsilon_{k'+1}| \geq 3$  で, 又,  $k'+1 < j_0 < k$  ならば,  $|\epsilon_{j_0}| = 2$ ,  $|\epsilon_k + \epsilon_{k'+1}| \geq 2$  である。



にせよ,  $r_2' > \hat{r}_1$  とはならない。よって (ロ)' の場合は生じない。

(イ)  $r_2' = a_2^{\pm}$  のとき, homology group = 0 より  $k=1$ , 更に,  $f_1, \dots, f_{m-1} \in \dot{V}_2^{\pm}$  及び  $f_1, \dots, f_m \in \dot{V}_2^{\pm}$  はそれぞれ,  $\pi_1(f_{m-1} \dots f_1, \mathcal{Y}_0)$ ,  $\pi_1(f_m \dots f_1, \mathcal{Y}_0)$  の minimal representation だから,  $f_1 = \dots = f_m = \theta_{1,2}^{\pm}$  となり, 直接, 確かめられる。

(イ)'  $r_2' = a_2^{\pm} \dots a_2^{\pm}$  の#のとき, homology group = 0 より  $\dots \rightarrow a_1$ , 又,  $\hat{r}_1 (= r_1' - r_2') \ni a_1$  としてよい。(もし,  $\hat{r}_1 \not\ni a_1$  ならば,  $r_1' \equiv a_1 a_2^{\varepsilon_1}$ ,  $r_2' \equiv a_2^{\varepsilon_2} a_1 a_2^{\varepsilon_2'}$  ( $\varepsilon \varepsilon' > 0$ ,  $|\varepsilon + \varepsilon' - \varepsilon_1| = 1$ ) となり,  $r_2' \equiv a_1 a_2^{\varepsilon + \varepsilon'}$  とみなせるから, (イ) に帰着される。) (イ) と同様に,  $r_2' = a_2^{\varepsilon_1 - \varepsilon} a_1 a_2^{\varepsilon_2} \dots a_1 a_2^{\varepsilon_{k'} - \varepsilon'}$  ( $1 < k' \leq k$ ,  $|\varepsilon| < |\varepsilon_1|$ ,  $\varepsilon \varepsilon_1 \geq 0$ ,  $|\varepsilon'| < |\varepsilon_{k'}|$ ,  $\varepsilon' \varepsilon_{k'} \geq 0$ ),  $r_1' = a_1 a_2^{\varepsilon} r_2' a_2^{\varepsilon'} a_1 a_2^{\varepsilon_{k+1}} \dots a_1 a_2^{\varepsilon_k}$  としてよい。更に,  $\varepsilon' = 0$  としてよい。(なぜなら, 巡回置換により  $r_2' \equiv a_2^{\varepsilon_1 - \varepsilon \pm 1} a_1 a_2^{\varepsilon_2} \dots a_1 a_2^{\varepsilon_{k'} - \varepsilon' \mp 1}$  とみなしても,  $r_1'$  への代入  $S_4$  の効果は同じだから, これを繰り返せばよい。もし, 途中で,  $\varepsilon_1 - \varepsilon \pm 1 = 0$  になったら, これは (イ) の場合に帰着される。) 又, もし,  $\varepsilon \neq 0$  ならば,  $f_m = \theta_{1,2}^{\pm}$  に対し,  $\pi_1(f_m \dots f_1, \mathcal{Y}_0) \equiv \langle a_1, a_2; f_{m\#}(r_1'), f_{m\#}(r_2') \rangle \xrightarrow{S_4} \langle a_1, a_2; f_{m\#}(\hat{r}_1),$

$f_{m\#}(r_2') > \equiv \pi_1(f_m \cdots f_2 g_0)$  が直接, 確かめられるから, 成立。よって,  $\varepsilon = 0$  とする。この場合は実際には生じないことを示す。もし, 生じたとすると,  $r_2' = a_2^{\varepsilon_1} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_{k'}}$ ,  $r_1' = a_1 r_2' a_1 a_2^{\varepsilon_{k'+1}} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k}$  である。もし,  $k' = k$  ならば  $\langle a_1, a_2; r_1', r_2' \rangle \stackrel{S_4}{\sim} \langle a_1, a_2; a_1, r_2' \rangle$  だから,  $\text{homology group} = 0$  より,  $k' (=k) = 1$  から  $\varepsilon_1 = \pm 1$ 。ところが (i)' の最初に触れたように,  $\cdots \ni a_1$  だから,  $k \geq 2$  でなければならず, 矛盾を生ずる。よって,  $k - k' > 1$  とする。定義から  $\hat{r}_1 \equiv a_1^2 a_2^{\varepsilon_{k'+1}} \cdots a_1 a_2^{\varepsilon_k}$  となり, Step 2 の仮定より  $\hat{r}_1 > r_2'$  又は  $r_2' > \hat{r}_1$ 。ところが, 前者は (ii)' と同様にして (即ち, 定理 1 より  $\varepsilon_{k'+1} = \cdots = \varepsilon_k = \pm 1$ , かつ  $\exists \varepsilon_{j_0} = \pm 2$  等を用いる。), 不可。又, 後者も, (ii)' により生じない。故に, (i)' における不都合な場合, 即ち,  $\varepsilon = \varepsilon' = 0$  の場合は生じない。

Case 2.  $r_1' = a_1^{\varepsilon_1} a_2 \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2$  (type II) のとき,  $\text{homology group} = 0$  より,  $k \geq 1$ 。Case 1 と同様に  $r_2'$  の word としての形により場合に分ける。

(i)  $r_2' = a_2 \cdots a_1^{\pm}$  の形のとき, 前と同様に,  $r_2' = a_2 a_1^{\varepsilon_1} \cdots a_1^{\varepsilon_k}$ ,  $r_1' = a_1^{\varepsilon_1} r_2' a_1^{\varepsilon_{k+1}-\varepsilon} a_2 \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2$  ( $|\varepsilon| \leq |\varepsilon_k|$ ,  $\varepsilon \varepsilon_k > 0$ ,  $1 < k' \leq k$ ) としてよい。  $\forall \varepsilon_j < 0$  のとき, 代入  $r_1' > r_2'$  は  $f_{m\#} = \theta_{12}^{\pm\#}$  による変形でも,  $f_{m\#}(r_2')$

の両端で新たな reduction を生じなかつから, そのまま保たれ,  $r_1 = f_{m\#}(r'_1) > f_{m\#}(r'_2) = r_2$  であるから,  
 $\pi_1(f_m \cdots f_1 \varphi_0) \xrightarrow{S_4} \pi_1(f_m \cdots f_2 \varphi_0)$  をうる。  $\forall \varepsilon_j < 0$  のときも,  $\theta_{12\#}(r'_2) = a_2 (a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_2} \cdots (a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_k} \equiv (a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_2} \cdots (a_1 a_2^{-1})^{\varepsilon_{k-1}} a_1$ , に注意すれば, 同様に  $\pi_1(f_m \cdots f_1 \varphi_0) \xrightarrow{S_4} \pi_1(f_m \cdots f_2 \varphi_0)$  をうる。

(1)'  $r'_2 = a_1^{\pm} \cdots a_2$  の形のとき,  $r'_2 = a_1^{\varepsilon_1} a_2 \cdots a_1^{\varepsilon_{k'}} a_2$ ,  
 $r'_1 = a_1^{\varepsilon_1 - \varepsilon} r'_2 a_1^{\varepsilon_{k'+1}} \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2$  ( $|\varepsilon| \leq |\varepsilon_1|$   $\varepsilon \varepsilon_1 > 0$ )  
 としてよく, (1) と同様に直接確かめられる。

(ロ)  $r'_2 = a_2$  のとき, homology group = 0 より,  
 $k=1$ ,  $\varepsilon_1 = \pm 1$  だから,  $r'_1 \equiv a_1 a_2^{\mp}$  で, case 1 に帰着される。

(ロ)'  $r'_2 = a_2 \cdots a_2$  の形のとき, homology group = 0 より  $\cdots \ni a_1$  である。前と同様にして,  $r'_2 = a_2 a_1^{\varepsilon_2} \cdots a_1^{\varepsilon_{k'}} a_2$  ( $1 < k' \leq k$ ),  $r'_1 = a_1^{\varepsilon_1} r'_2 a_1^{\varepsilon_{k'+1}} \cdots a_2$  としてよく, Case 1 の (ロ)' と同様に考えれば, この場合が実際には生じなつことが示めされる。

(ハ)  $r'_2 = a_1^{\pm}$  のとき, homology group = 0 より,  
 $k=1$ 。  $|\varepsilon_1| = 1$  のとき, case 1 の (ロ) に帰着される。  
 $|\varepsilon_1| > 1$  のとき,  $r'_2 = a_1^{\varepsilon}$  ( $\varepsilon = \pm 1$ ) とすると,  
 $r'_1 \equiv a_1^{\varepsilon} a_1^{\varepsilon_1 - \varepsilon} a_2 \equiv a_1^{\varepsilon_1 - \varepsilon} a_1^{\varepsilon} a_2$  だから,  $\varepsilon > 0$  のとき, 前者

と,  $\varepsilon < 0$  のとき後者とみなせば, 直接確かめられる。

(ii)'  $r_2' = a_1^{\pm} \cdots a_1^{\pm}$  の形のとき, *homology group* = 0 より,  $\cdots \rightarrow a_2$  である。又, 前と同様に,  $r_2' = a_1^{\varepsilon_1 - \varepsilon} a_2 \cdots a_2 a_1^{\varepsilon_{k'} - \varepsilon'}$  ( $\cdots \rightarrow a_2$  だから,  $k' > 1$ ),  $r_1' = a_1^{\varepsilon} r_2' a_1^{\varepsilon'} \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2$  ( $|\varepsilon| < |\varepsilon_1|$ ,  $\varepsilon \varepsilon_1 \geq 0$ ,  $|\varepsilon'| < |\varepsilon_{k'}|$ ,  $\varepsilon' \varepsilon_{k'} \geq 0$ ) としてよく, 更に, Case 1 の (ii)' と同様に考えて,  $\varepsilon' = 0$  としてよい。もし,  $\varepsilon > 0$  ならば,  $r_2' = a_1^{\varepsilon_1 - \varepsilon + 1} a_2 \cdots a_2 a_1^{\varepsilon_{k'} - 1}$  とみなし,  $\varepsilon < 0$  ならば, そのままで, 直接,  $\pi_1(t_m \cdots t_1 \varphi_0) \xrightarrow{S_4} \pi_1(t_m \cdots t_2 \varphi_0)$  が確かめられる。残りは  $\varepsilon = 0$  の場合であるが, この場合は実際には生じないことを示す。仮定より,  $\langle a_1, a_2; r_1', r_2' \rangle \xrightarrow{S_4} \langle a_1, a_2; \hat{r}_1, r_2' \rangle$  (ここに,  $\hat{r}_1 = a_2 a_1^{\varepsilon_{k'} + 1} \cdots a_1^{\varepsilon_k} a_2$ ) であるが,  $k' = k$  のとき,  $\hat{r}_1 = a_2$  となり, *homology* = 0 に反する。 $k - k' \geq 1$  とする。Step 2 の仮定より,  $\hat{r}_1 > r_2'$  又は  $r_2' > \hat{r}_1$  が成り立つ。ところが, 前者は Case 1 の (ii)' と同様にして不可, 後者も Case 2 の (ii)' で不可であるから, 矛盾が生じた。よって, (ii)' における不都合な場合 (i.e.  $\varepsilon = \varepsilon' = 0$ ) は生じない。

#### § 4. 検討.

すべての  $S^3$  の種数 2 の Heegaard sewings の集合  $\mathcal{S}$  は  $\mathcal{S} = \{ \varphi = t \varphi_0 \mid t, \varphi \text{ は条件 } (*) \text{ を満たす} \}$  で与えら

れる。もちろん、我々の究極の目標は、

問題1. 「 $\mathcal{L} \ni \varphi$  に対して、 $\pi_1(\varphi)$  は *strongly simply trivial* か。」

であるが、 $\mathcal{L}_1$  について解決できた現段階では、次の step として、

問題2. 「 $\mathcal{L}_2 := \{ \varphi = \varphi_0 \varphi_1 \mid \varphi_i \text{ は条件 } (*) \text{ を満たす} \}$  に対して、定理1, 2 及び 系 のような議論はできないか。」は、自然である。この場合、Remark 3. のことが有効でなくなり、したがって、table I しか使えないという困難がある。問題2から問題1はそう遠くないように思われる。

### References.

- [1] 金戸武司,  $S^3$  の Heegaard 分解による  $\pi_1$  の表示について, 数理研講究録 297 (1977), 69-84.
- [2] ———, On presentations of the fundamental group of the 3-sphere associated with Heegaard diagrams, J. Math. Soc. Japan (to appear).
- [3] S. Suzuki, On homeomorphisms of a 3-dimensional handlebody, Can. J. Math. 29 (1977), 111-124.
- [4] ———, 閉曲面の写像類群, 数理研講究録 297 (1977), 1-21.